## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

特許業務法人 共立 東京オフィス

11-095947

(43) Date of publication of application: 09.04.1999

(51)Int.Cl.

G06F 3/12 B41J 5/30

B41J 29/38

(21)Application number: 09-252946

(22)Date of filing:

18.09.1997

(71)Applicant: CANON INC

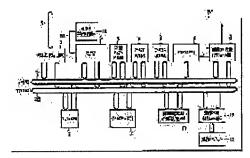
(72)Inventor: SAKAI HIDEKI

## (54) DEVICE AND METHOD FOR CONTROLLING PRINTING, AND STORAGE MEDIUM STORING COMPUTER-READABLE PROGRAM

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To transit a print information from a data processor into a reception- enabled state regardless of the storage state of a reception buffer.

SOLUTION: Even if a host interface part 1 stops receiving the print information from the data processor because of the full state of a reception buffer RAM 4 during the storage of print information into the reception buffer RAM 4, after the lapse of a preset prescribed time, when a CPU 3 judges an empty area for storing the print information is secured on a working RAM 5, the print information from the data processor can be transited into the reception enabled state regardless of the storage state of the reception buffer RAM 4.



### (19) 日本國特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

### (11)特許出願公開番号

## 特開平11-95947

(43)公開日 平成11年(1999)4月9日

| (51) Int.Cl.5 |       | 識別記号 | FΙ   |       |   |
|---------------|-------|------|------|-------|---|
| G06F          | 3/12  |      | G06F | 3/12  | В |
| B41J          | 5/30  |      | B41J | 5/30  | Z |
|               | 29/38 |      |      | 29/38 | Z |

容査語求 未請求 請求項の数5 OL (全 10 頁)

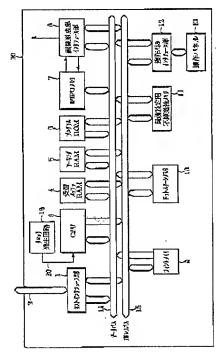
|          |                  |         | ·                        |
|----------|------------------|---------|--------------------------|
| (21)出職番号 | 特願平9-252946      | (71)出離人 | 000001007                |
|          |                  |         | キャノン株式会社                 |
| (22)出顧日  | 平成9年(1997) 9月18日 |         | 東京都大田区下丸子3丁目30番2号        |
|          |                  | (72)発明者 | 境 秀樹                     |
|          |                  |         | 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ     |
|          |                  |         | ノン株式会社内                  |
|          |                  | (74)代理人 | <b><b> 大理士</b> 小林 将高</b> |
|          |                  |         |                          |
|          |                  | 1       |                          |

(54) [発明の名称] 印刷制御装置および印刷制御方法およびコンピュータが読み出し可能なプログラムを格納した配像媒体

## (ā7)【要約】

【課題】 受信バッファの蓄積状態にかかわらずデータ 処理装置からの印刷情報を受信可能状態に遷移させることである。

【解決手段】 受信バッファRAM4への印刷情報蓄積中に、ホストインタフェース部1が受信バッファRAM4がフル状態となってデータ処理装置からの印刷情報の受信を停止しても、CPU3があらかじめ設定された所定時間経過後、ワーキングRAM5上に印刷情報を蓄積できる空き領域が確保できると判定した場合には、前記受信バッファRAM4の蓄積状態にかかわらずデータ処理装置からの印刷情報を受信可能状態に遷移させる構成を特徴とする。



(2)

特開平11-95947 2

【特許請求の範囲】

【請求項1】 所定の通信媒体を介して通信可能なデー タ処理装置から受信する印刷情報を蓄える受信パッファ を備える印刷制御装置であって、

前記受信パッファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基 づいて前記データ処理装置に対して前記印刷情報の受信 不可状態あるいは受信可状態を示す状態信号を出力する 信号出力手段と、

前記印刷情報の受信不可状態を示す状態信号が出力され てからあらかじめ設定される所定時間が経過したかどう 10 かを判定する第1の判定手段と、

前記第1の判定手段が前記所定時間が経過したと判定し た場合に、ワークメモリ上に前記印刷情報を受信可能な 空き領域があるかどうかを判定する第2の判定手段と、 前記第2の判定手段が前記空き領域があると判定した場 合に、前記状態信号を前記受信不可状態から前記受信可 状態に遷移させる遷移手段と、を有することを特徴とす る印刷制御装置。

【請求項2】 前記遷移手段により前記状態信号を前記 受信不可状態から前記受信可状態に遷移させた後、前記 20 印刷情報の受信処理速度を前記ワークメモリに設定され るアクセス連度に変更する制御手段を具備したことを特 徴とする請求項1記載の印刷制御装置。

【請求項3】 前記所定時間は、前記データ処理装置で 設定される通信タイムアウト時間よりも短い時間とする ことを特徴とする請求項1記載の印刷制御装置。

【 請求項4 】 所定の通信媒体を介して通信可能なデー タ処理装置から受信する印刷情報を蓄える受信パッファ を備える印刷制御方法であって、

づいて前記データ処理装置に対して前記印刷情報の受信 不可状態あるいは受信可状態を示す状態信号を出力する 信号出力工程と、

前記印刷情報の受信不可状態を示す状態信号が出力され てからあらかじめ設定される所定時間が経過したかどう かを判定する第1の判定工程と、

前記第1の判定工程により前記所定時間が経過したと判 定した場合に、ワークメモリ上に前記印刷情報を受信可 能な空き領域があるかどうかを判定する第2の判定工程

前記第2の判定工程により前記空き領域があると判定し た場合に、前記状態信号を前記受信不可状態から前記受 信可状態に遷移させる遷移工程と、を有することを特徴 とする印刷制御方法。

【請求項5】 所定の通信媒体を介して通信可能なデー タ処理装置から受信する印刷情報を蓄える受信パッファ を備える印刷制御装置を制御するコンピュータが読み出 し可能なプログラムを格納した記憶媒体であって、

前記受信バッファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基 づいて前記データ処理装置に対して前記印刷情報の受信 不可状態あるいは受信可状態を示す状態信号を出力する 信号出力工程と、

前記印刷情報の受信不可状態を示す状態信号が出力され てからあらかじめ設定される所定時間が経過したかどう かを判定する第1の判定工程と、

前記第1の判定工程により前記所定時間が経過したと判 定した場合に、ワークメモリ上に前記印刷情報を受信可 能な空き領域があるかどうかを判定する第2の判定工程

前記第2の判定工程により前記空き領域があると判定し た場合に、前記状態信号を前記受信不可状態から前記受 信可状態に遷移させる遷移工程と、を有することを特徴 とするコンピュータが読み出し可能なプログラムを格納 した記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、所定の通信媒体を 介して通信可能なデータ処理装置から受信する印刷情報 を蓄える受信バッファを備え、該受信パッファに記憶さ れる印刷情報の蓄積状態に応じてデータ受信可能状態信 号を前記データ処理装置に通知可能な印刷制御装置およ び印刷制御方法およびコンピュータが読み出し可能なプ ログラムを格納した記憶媒体に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、所定のインタフェースを介してホ ストとなるデータ処理装置と通信して印刷情報を受信し てデータ処理を行う印刷制御装置が実用化されている。 【0003】このような印刷制御装置にはホストから受 信した印刷情報を蓄える受信パッファRAMと、該受信 前記受信パッファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基 30 バッファRAMに蓄えられた印刷情報を読み出して印刷 部が印刷可能なドットパターンに変換されたドットパタ ーンデータを記憶するドットパターンメモリを備えてい

> 【0004】図6は、この種の印刷制御装置の要部構成 を説明するブロック図である。

【0005】図において、51はホストインタフェース で、ホスト52と通信する。54はRAM等で構成され る受信パッファRAMで、ホスト52より受信したデー タバケットを所定容量分蓄える。55はドットパターン 40 メモリで、受信パッファRAM54に蓄えられたデータ パケットを解析しててドットパターンに展開されたドッ トバターンデータを警える。

【0006】このように構成された印刷制御装置53に おいて、ホスト52から受信したデータは送信されたデ ータパケット毎に順番に、受信パッファRAM54に格 納され、先に受信されたものからデータ解析処理され展 開された、ドットパターンメモリ55に送られる。この ホスト52からのデータの受信処理中に、後に述べる印 字データ解析処理において、ドットパターンメモリ55 50 にデータが解析され展開され取り込まれる速度より、受

(3)

信バッファRAM54にデータが入れられる速度が早い場合、受信バッファRAM54は満たされる状態が発生し得る。この時、ホストインタフェース51は、BUSY信号を「HIGH」にして、受信バッファRAM54に空きができるまで、ホスト52からのデータ送信処理を停止させる。

【0007】図7は、図6に示した印刷制御装置におけるデータ処理手順の一例を示すフローチャートであり、印刷制御装置とホストとの通信処理(受信パッファRAM54の空き状態を監視して、BUSY信号を出力する 10処理)に対応する。なお、(1)~(3)は各ステップを示す。

【0008】 先ず、ステップ(1) 社受信バッファRA M54に空きがなくなってるかどうかを判断し、YES の場合は、ステップ(2)でホストインタフェース51 において、BUSY信号を「HIGH」にして、ホスト52からのデータ送信を止めてステップ(1)の直前に戻るループを形成する。

【0009】一方、ステップ(1)で、NOと判定された場合は、ステップ(3)でホストインタフェース51 20において、BUSY信号を「LOW」にして、ホスト52からのデータ送信を可能にして、ステップ(1)の直前に戻るループを形成する。

【0010】このようにして、受信バッファRAM54 が満たされても、ホストインタフェース51でBUSY 信号を「HIGH」にしてホスト52からのデータ送信 を止めることにより、データを取り損ねることなく、順 次受信処理することが可能になるように構成されてい る。

#### [0011]

【発明が解決しようとする課題】従来の印刷制御装置は 上記のように構成されているので、出力までに時間のか かるデータの多くは、単純な大量のサイズのピットマッ プデータであり、出力までにかかる時間の多くはデータ の転送に費やされていた。

【0012】しかしながら、近年のホスト上のアプリケーションソフトの発達は目覚ましく、印刷制御装置内での複雑なデータ変換(例えばカラーのYMCK形式のデータをRGB形式のデータに変換する処理など)が印刷制御装置に要求されることがある。

【0013】このようなデータ変換処理においては、印刷制御装置はデータ変換処理に専従し、データをホストから全く受信できない状態になることがあり得る。

【0014】これは印刷制御装置として正常な処理であるにも関わらず、Windows (商品名)等のOSにおいては、一定時間、印刷装置のホストインタフェース部のBUSY状態が続くと、出力装置が異常な状態であるとみなしてホスト自らタイムアウトしてしまうケースがある(特に、カラーの特定データにおいて頻発する)。

【0015】この現象は、印刷制御装置がデータを取り 込まなくなるので、受信バッファRAMのサイズを大き くしても、このような事態を防ぐことができない。 【0016】そのため、特定の印字データにおいては、 ホストからクイムアウトされてしまうので、ユーザがデ

ホストからクイムアウトされてしまうので、ユーザがデータを再度送ったり、ホスト側でのタイムアウト設定を、ユーザが変更しなければならなくなるというような問題点があった。

【0017】本発明は、上記の問題点を解消するために なされたもので、本発明の目的は、受信バッファへの印 刷情報蓄積中に、受信パッファがフル状態となってデー **夕処理装置からの印刷情報の受信を停止しても、あらか** じめ設定された所定時間経過後、ワークメモリ上に印刷 情報を蓄積できる空き領域が確保できる場合には、前記 受信バッファの蓄積状態にかかわらずデータ処理装置か らの印刷情報を受信可能状態に遷移さることにより、デ 一夕処理装置が設定された転送見直し時間ではタイムア ウトとなってしまう状態でも、継続して印刷情報を受信 することができるとともに、ユーザによるデータ処理装 送信指示処理等の煩雑な操作を軽減することができる印 刷制御装置および印刷制御方法およびコンピュータが読 み出し可能なプログラムを格納した記憶媒体を提供する ことである。

#### [0018]

【課題を解決するための手段】本発明に係る第1の発明 は、所定の通信媒体を介して通信可能なデータ処理装置 から受信する印刷情報を蓄える受信パッファを備える印 刷制御装置であって、前記受信バッファに対する前記印 30 刷情報の蓄積状態に基づいて前記データ処理装置に対し て前記印刷情報の受信不可状態あるいは受信可状態を示 す状態信号を出力する信号出力手段と、前記印刷情報の 受信不可状態を示す状態信号が出力されてからあらかじ め設定される所定時間が経過したかどうかを判定する第 1の判定手段と、前記第1の判定手段が前記所定時間が 経過したと判定した場合に、ワークメモリ上に前記印刷 情報を受信可能な空き領域があるかどうかを判定する第 2の判定手段と、前記第2の判定手段が前記空き領域が あると判定した場合に、前記状態信号を前記受信不可状 40 態から前記受信可状態に遷移させる遷移手段とを有する ものである。

【0019】本発明に係る第2の発明は、前記遷移手段により前記状態信号を前記受信不可状態から前記受信可状態に遷移させた後、前記印刷情報の受信処理速度を前記ワークメモリに設定されるアクセス速度に変更する制御手段を具備したものである。

【0020】本発明に係る第3の発明は、前記所定時間は、前記データ処理装置で設定される通信タイムアウト時間よりも短い時間とするものである。

50 【0021】本発明に係る第4の発明は、所定の通信媒

(4)

特開平11-95947

体を介して通信可能なデータ処理装置から受信する印刷 情報を蓄える受信パッファを備える印刷制御方法であっ て、前記受信バッファに対する前記印刷情報の蓄積状態 に基づいて前記データ処理装置に対して前記印刷情報の 受信不可状態あるいは受信可状態を示す状態信号を出力 する信号出力工程と、前記印刷情報の受信不可状態を示 す状態信号が出力されてからあらかじめ設定される所定 時間が経過したかどうかを判定する第1の判定工程と、 前記第1の判定工程により前記所定時間が経過したと判 定した場合に、ワークメモリ上に前記印刷情報を受信可 10 能な空き領域があるかどうかを判定する第2の判定工程 と、前記第2の判定工程により前記空き領域があると判 定した場合に、前記状態信号を前記受信不可状態から前 記受信可状態に遷移させる遷移工程とを有するものであ

【0022】本発明に係る第5の発明は、所定の通信媒 体を介して通信可能なデータ処理装置から受信する印刷 情報を蓄える受信バッファを備える印刷制御装置を制御 するコンピュータが読み出し可能なプログラムを格納し た記憶媒体であって、前記受信バッファに対する前記印 20 刷情報の蓄積状態に基づいて前記データ処理装置に対し て前記印刷情報の受信不可状態あるいは受信可状態を示 す状態信号を出力する信号出力工程と、前記印刷情報の 受信不可状態を示す状態信号が出力されてからあらかじ め設定される所定時間が経過したかどうかを判定する第 1の判定工程と、前記第1の判定工程により前記所定時 間が経過したと判定した場合に、ワークメモリ上に前記 印刷情報を受信可能な空き領域があるかどうかを判定す る第2の判定工程と、前記第2の判定工程により前記空 き領域があると判定した場合に、前記状態信号を前記受 30 信不可状態から前記受信可状態に遷移させる遷移工程と を記憶媒体に格納したものである。

#### [0023]

### 【発明の実施の形態】

[第1実施形態] 図1は、本発明の第1実施形態を示す 印刷制御装置を適用可能な印刷装置の構成を説明するブ ロック図である。なお、プリンタエンジンとしては、レ ーザビームプリンタ、インクジェットプリンタおよび他 のプリント方式のプリンタエンジンであっても本発明を 適用することができる。

【0024】図中、1はホストインタフェース部で、出 力装置30とホストコンピュータ(不図示)間での交信 を行う。この際、出力装置30からホストコンピュータ への通信信号はホストインタフェース部1を通してホス トコンピュータへ出力され、ホストコンピュータから出 力装置30への通信信号はホストインタフェース部1を 通して出力装置30へ入力される。

【0025】2はホスト間通信線で、出力装置30とホ ストインタフェース部1間での通信媒体に用いられる。

タとして出力装置30~入力される画像処理情報は、C PU3の制御に基づいて受信パッファRAM4に蓄えら れる。この受信パッファRAM4は、ホストインタフェ ース部1より送られてくる順に文字コード、図形形成情 報や側御情報を格納する。

【0026】8は画像形成部インタフェース部で、図示 しないプリンタエンジンとのデータ通信を行う。9はフ ォントメモリで、文字コードに対応して、その文字パタ ーンデータを格納しており、CPU3はプログラムRO M6に格納されている文字コード、図形形成情報や制御 情報のコードデータを解析してドットパターンを形成す るインタプリタ等の処理プログラムに従って、受信バッ ファRAM4に格納されている文字コードデータに基づ いて、フォントメモリ9をアクセスして、対応するパタ ーンデータを読み出してドットパターンメモリ10にパ ターン展開する。

【0027】また、プログラムROM6には装置全体の 制御を行うための制御プログラムが格納されており、C PU3は制御プログラムに従って装置全体の制御を行

【0028】5はワーキングRAMで、CPU3がプロ グラムROM6に格納されているプログラムに従って処 理を行う際に、処理を実行するうえで利用する一時的な 各種のデータを読み書きする作業用のメモリとして機能 する。10はットパターンメモリで、プログラムROM 6に格納されているドットパターンを形成するための処 理プログラムによりパターン展開されたドットパターン データを格納する。

[0029] 7はFIFO (First In Fir st Out)メモリで、ドットパターンメモリ10よ り、ドットパターンデータを入力し、画像形成部インタ フェース部8に出力する。画像形成部インタフェース部 8は、FIFO7より画像データ(ドットパターンデー タ)を、図示しないプリンタ等の画像形成部に送出し て、印刷を行う。

【0030】13はキーボード等の操作パネルで、オペ レータによるホストインタフェース部1のオンライン/ オフライン状態の設定などの出力装置の各種動作環境設 定のための入力を行う。操作パネル13から入力された 信号は、操作パネルインタフェース部12を介してデー タバス14やアドレスバス15に入力される。

【0031】ここで出力装置の各種動作環境設定は、出 力装置上に設置された操作パネル13からばかりでな く、ホストインタフェース部1を介してポストコンピュ ータからも設定することもできる。

【0032】11は環境設定用不揮発性メモリで、操作 パネル13またはホストインタフェース部1を介してホ ストコンピュータからも設定できる出力装置の各種動作 環境設定値を保存することができる。16はクロック発 ここで、ホストインタフェース部1を通してコードデー 50 生回路で、出力されるクロック信号20は、CPU3の (5)

特別平11-95947

クロック信号として使用される。

【0033】図2は、図1に示した印刷制御装置の要部 機成を説明するプロック図であり、図1と同一のものに は同一の符号を付してある。

【0034】図において、HOSTはホストコンピュー タ(ホスト)で、ホストインタフェース部1を介して印 刷制御装置と通信可能に構成されている。

【0035】以下、本案施形態の特徴的構成について図 1 等を参照して説明する。

【0036】上記のように構成された所定の通信媒体 (インタフェース、ネットワークを含む) を介して通信 可能なデータ処理装置(ホスト)から受信する印刷情報 を蓄える受信バッファRAM4を備える印刷制御装置で あって、前記受信パッファRAM4に対する前記印刷情 級の蓄積状態に基づいて前記データ処理装置に対して前 記印刷情報の受信不可状態あるいは受信可状態を示す状 態信号 (ビジー信号) を出力する信号出力手段 (ホスト インタフェース部1)と、前記印刷情報の受信不可状態 を示す状態信号が出力されてからあらかじめ設定される (CPU3がプログラムROM6あるいは図示しないメ モリ資源に記憶された制御プログラムを実行して判定処 理する) と、前記第1の判定手段が前記所定時間が経過 したと判定した場合に、ワーキングRAM5上に前記印 刷情報を受信可能な空き領域があるかどうかを判定する 第2の判定手段(CPU3がプログラムROM6あるい は図示しないメモリ資源に記憶された制御プログラムを 実行して判定処理する)と、前記第2の判定手段が前記 空き領域があると判定した場合に、前記状態信号を前記 受信不可状態から前記受信可状態に遷移させる遷移手段 30 (CPU3がプログラムROM6あるいは図示しないメ モリ資源に記憶された制御プログラムを実行してホスト インタフェース部1から出力されるビジー信号を「Hi gh」から「Low」に遷移させる)とを有するので、 受信バッファRAM4への印刷情報蓄積中に、受信バッ ファRAM4がフル状態となってデータ処理装置からの 印刷情報の受信を停止しても、あらかじめ設定された所 定時間経過後、ワーキングRAM5上に印刷情報を蓄積 できる空き領域が確保できる場合には、前記受信バッフ ァRAM4の蓄積状態にかかわらずデータ処理装置から の印刷情報を受信可能状態に遷移させることができ、デ 一タ処理装置が設定された転送見直し時間ではタイムア ウトとなってしまう状態でも、継続して印刷情報を受信 することができる。

【0037】また、CPU3によりピジー信号を前記受 信不可状態(「High」)から前記受信可状態(「L aw」) に遷移させた後、前記印刷情報の受信処理速度 を前記ワーキングRAM5に設定されるアクセス速度に 変更する制御手段(CPU3がプログラムROM6ある いは図示しないメモリ資源に記憶された制御プログラム 50 る。

を実行して変更処理するあるいは図示しないDMAC等 のメモリアクセスコントローラが実行する構成でもよ い)を有するので、受信バッファRAM4とワーキング RAM5とのメモリアクセス速度が相違しても、印刷情 報を確実にワーキングRAM5に蓄積することができ る。

【0038】さらに、前記所定時間は、前記データ処理 装置で設定される通信タイムアウト時間(OS等の印刷 設定画面上で設定される)よりも短い時間とするので、 10 データ処理装置が設定された転送見直し時間ではタイム アウトとなってしまう前に空き領域の確保状態を判定す ることができる。

[0039] 図3は、本発明に係る印刷制御装置におけ る第1のデータ処理手順の一例を示すフローチャートで あり、各手順はプログラムROM6または図示しないメ モリ資源に記憶され、該制御プログラムを読み出してC PU3により実行される。なお、(1)~(11)は各 ステップを示す。

【0040】図3に示す処理は、出力装置がホストコン 所定時間が経過したかどうかを判定する第1の判定手段 20 ピュータからデータを受信した時に開始され、ステップ (1) は、図1に示したホストインタフェース部1を通 して出力装置へ入力されたコードデータの受信後、受信 バッファRAM4がフルになっている(一杯になってい る)かどうかを確認し、NOの場合は、ステップ(3) で受信バッファR AM 4 がフルになってからの時間を計 測するタイマ (t) (ステップ (2) にて計測を開始す る)が「0」でなければ「0」に戻し、もしホストイン タフェース部1において、BUSY信号が「HIGH」 になっていれば「LOW」にした後、ステップ(1)の 直前に戻るループを形成する。

> 【0041】一方、ステップ (1) でYESの場合、ス テップ(2)に進み、もしタイマ(t)が「O」なら受 信バッファRAM4が連続してBUSYであるタイマ (t) の計測を開始し、ホストインタフェース部1にお

> いて、BUSY信号を「HIGH」にする。 【0042】続く、ステップ(4)ではステップ(2) で計測を開始した、受信バッファRAM4が連続してB USYであるタイマ(t)が規定の設定時間(T)を経 過したかどうかを判断する。なお、この時間(T)につ いては、本フロチャートを実施するプログラムにあらか じめ設定された値(例えば90秒)でもよいし、図1中 の環境設定用不揮発性メモリ11に設定された値でも構

> 【0043】該ステップ (4) でYESの場合(t> T)、次のステップ (5) に進み、図1に示したワーキ ングRAM5に、空きRAM(現在未使用で、使用可能 な空きメモリ領域)があるかどうかを判断し、NOの場 合(空きRAMなしと判断された時)、図3のフローチ ャートで示す処理を終了し、従来の通常の受信処理にな

(6)

特開平11-95947

【0044】一方、ステップ(5)で、YESの場合 (空きRAMありと判断された時)、ステップ(6)に 進み、図1に示したホストインタフェース部1におい て、BUSY信号を「LOW」にして、図1のワーキン グRAM5の空きメモリ領域を受信バッファRAM4と してのデータ受信を行う。

【0045】次に、ステップ(7)で、ワーキングRA M5に空きRAMがまだあるかどうかを見て、YESの 場合(ワーキングRAM5に使用可能な空きメモリ領域 がある時)、空きRAMを用いてデータの受信を続ける 10 ループを形成する。なお、この空きRAMを用いてのデ ータ受信をする速度は、通常の受信パッファRAMを用 いて行う受信速度より低速に受信をさせることによっ て、空きRAMを利用しての受信動作を長引かせ、ホス トHOSTから見たプリンタのBUSY状態を起こり難 くすることにより、ホストHOSTのタイムアウトを防 止する。

【0046】この低速の受信レートの設定については、 本フローチャートを実施するプログラムにあらかじめ設 定された値(例えば50KByte/秒)でもよいし、 図2中の環境設定用不揮発性メモリ13に設定された値 でも、あるいは単に受信処理中に定期的に遅延処理を入 れることで実現しても構わない。

【0047】このようにしてデータを受信して行き、ワ ーキングRAM5の空きRAMがなくなると、すなわ ち、ステップ (7) でNOとなると、ステップ (8) に 進み、再び受信バッファRAM4がフルかどうかの確認 発行い、NOの場合、ステップ(10)でBUSY信号 を「HIGH」にしてホストHOSTからのデータ送信 を止めてから、次のステップ(11)に進む。

【0048】そして、ステップ(11)では、空きRA Mに格納したデータが印字解析処理されずに残っている かどうかを確認し、YESならステップ(11)の直前 に戻るループを形成し、空きRAMに格納したデータが 印字解析処理されるのを待つ。

【0049】一方、ステップ(11)で、NOならばス テップ (3) に進み、受信バッファRAM4がフルにな ってからの時間を計測するタイマ(t)を「O」に戻し て、ホストインタフェース部1のBUSY信号を「LO W」にして、ステップ(1)の直前に戻る。

【0050】一方、ステップ(8)で、YESなら(癸 信バッファRAM4がフルなら) ステップ (9) に進 み、BUSY信号を「HIGH」にして、受信パッファ RAM4にも、空きRAMにも受信データがなるなるの を特機する処理を実行して、ステップ(3)へ戻る。

【0051】図4は、図3に示した受信データの処理待 ち手順の一例を示すフローチャートであり、図3に示し たステップ (9) の詳細手順に対応する。なお、(1) ~ (3) は各ステップを示す。

ェース部1のBUSY信号を「HIGH」にして、ホス トHOSTからのデータの送信を止める。

【0053】次に、ステップ(2)、は受信バッファRA M4に格納されたデータが印字解析処理されずに残って いるかどうかを判断し、YESの場合、ステップ(2) の直前に戻るループを形成し、受信バッファRAM4に 格納されたすべてのデータが印字解析処理されてなくな るのを待つ。

【0054】一方、ステップ(2)で、NOの場合、す なわち、受信パッファRAM4に格納されたすべてのデ 一タはなくなった時、次のステップ (3) に進み、ワー キングRAM5の空きRAMに格納されたデータが印字 解析処理されずに残っているかどうかを判断し、YES の場合、ステップ(3)の直前に戻るループを形成し、 ワーキングRAMの空きRAMに格納されたすべてのデ ータが印字解析処理されて、なくなるのを待つ。

【0055】一方、ステップ(3)で、NOの場合、す なわち、すべての受信データがなくなった時、図3に示 したステップ(9)での処理を終了し、ステップ(9) の後は、図3に示したステップ(3)に進む。

【0055】以下、本実施形態の特徴的構成についてさ らに図3等を参照して説明する。

【0057】上記のように構成された所定の通信媒体 (インタフェース、ネットワークを含む)を介して通信 可能なデータ処理装置から受信する印刷情報を蓄える受 信パッファRAM4を備える印刷制御方法であって、あ るいは所定の通信媒体を介して通信可能なデータ処理装 置から受信する印刷情報を蓄える受信バッファを備える 印刷制御装置を制御するコンピュータが読み出し可能な プログラムを格納した記憶媒体であって、前記受信バッ ファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基づいて前記デ 一夕処理装置に対して前記印刷情報の受信不可状態ある いは受信可状態を示す状態信号を出力する信号出力工程 (図3のステップ(2))と、前記印刷情報の受信不可 状態を示す状態信号が出力されてからあらかじめ設定さ れる所定時間が経過したかどうかを判定する第1の判定 工程(図3のステップ(4))と、前記第1の判定工程で により前記所定時間が経過したと判定した場合に、ワー クメモリ上に前記印刷情報を受信可能な空き領域がある 40 かどうかを判定する第2の判定工程(図3のステップ

(5)) と、前記第2の判定工程により前記空き領域が あると判定した場合に、前記状態信号を前記受信不可状 態から前記受信可状態に遷移させる遷移工程(図3のス テップ (6) ) とを有するので、受信バッファRAM4 への印刷情報蓄積中に、受信パッファRAM4がフル状 態となってデータ処理装置からの印刷情報の受信を停止 しても、あらかじめ設定された所定時間経過後、ワーキ ングRAM5上に印刷情報を蓄積できる空き領域が確保 できる場合には、前記受信パッファRAM4の蓄積状態 【0052】まず、ステップ(1)で、ホストインタフ 50 にかかわらずデータ処理装置からの印刷情報を受信可能

(7)

状態に遷移させることができ、データ処理装置が設定された転送見直し時間ではタイムアウトとなってしまう状態でも、継続して印刷情報を受信することができる。

11

【0058】 [第2実施形態] 上記第1実施形態では、 ワーキングRAM5の空きメモリを利用したが、受信パッファRAM4の代行をさせるためのメモリとして、印 刷装置に設置されハードディスク等の二次記憶装置を利 用してもよい。

【0059】第1実施形態では、ワーキングRAMの空 きメモリを利用したが、あらかじめ受信バッファRAM 10 4の代行をさせるためのメモリとして、固定的にRAM の一部を確保しておいて、それを使ってもよい。

【0060】また、データによる指定や、環境設定用不揮発性メモリ11に設定した値に合わせ、受信パッファRAM4の代行をさせるメモリのサイズを可変にしてもよい。受信ポート毎に、受信パッファRAM4の代行をするメモリサイズを割り当てておいて、その値を利用して受信パッファRAM4の代行をさせるメモリのサイズを決めてもよい。

【0061】上記各実施形態によれば、印刷装置内での 20 複雑なデータ変換 (例:カラーのYMCK形式のデータをRGB形式のデータに変換する処理など) においては、印刷装置はデータ変換処理に専従し、データをホストから全く受信できない状態になることがあり、これは印刷装置として正常な処理であるにもかかわらず、Windows等のOSにおいては、一定時間、印刷装置の受信がBUSY状態が続くと、出力装置の異常とみなしてホスト自らタイムアウトしてしまい、ユーザがデータを再度送ったり、ホスト側でのタイムアウト設定を、ユーザが変更しなければならなくなるという上記従来の欠 30 点を除去することが可能となる。

【0062】以下、図5に示すメモリマップを参照して本発明に係る印刷制御装置で読み出し可能なデータ処理プログラムの構成について説明する。

[0063] 図5は、本発明に係る印刷制御装置で読み出し可能な各種データ処理プログラムを格納する記憶媒体のメモリマップを説明する図である。

【0064】なお、特に図示しないが、記憶媒体に記憶されるプログラム群を管理する情報、例えばバージョン情報、作成者等も記憶され、かつ、プログラム読み出し 40側のOS等に依存する情報、例えばプログラムを識別表示するアイコン等も記憶される場合もある。

【0065】さらに、各種プログラムに従属するデータも上記ディレクトリに管理されている。また、各種プログラムをコンピュータにインストールするためのプログラムや、インストールするプログラムが圧縮されている場合に、解凍するプログラム等も記憶される場合もある。

【0066】本実施形態における図3,図4に示す機能 対する前記印刷情報の蓄積状態に基づいて前記データ処が外部からインストールされるプログラムによって、ホ 50 理装置に対して前記印刷情報の受信不可状態あるいは受

ストコンピュータにより遂行されていてもよい。そして、その場合、CD-ROMやフラッシュメモリやFD等の記憶媒体により、あるいはネットワークを介して外部の記憶媒体から、プログラムを含む情報群を出力装置に供給される場合でも本発明は適用されるものである。

【0067】以上のように、前述した実施形態の機能を 実現するソフトウエアのプログラムコードを記録した記 憶媒体を、システムあるいは装置に供給し、そのシステ ムあるいは装置のコンピューク(またはCPUやMP U)が記憶媒体に格納されたプログラムコードを読出し 実行することによっても、本発明の目的が達成されるこ とは言うまでもない。

【0068】この場合、記憶媒体から読み出されたプログラムユード自体が本発明の新規な機能を実現することになり、そのプログラムコードを記憶した記憶媒体は本発明を構成することになる。

【0069】プログラムコードを供給するための記憶媒体としては、例えば、フロッピーディスク、ハードディスク、光ディスク、光磁気ディスク、CD-ROM、CD-R、磁気テープ、不揮発性のメモリカード、ROM、EEPROM等を用いることができる。

【0070】また、コンピュータが読み出したプログラムコードを実行することにより、前述した実施形態の機能が実現されるだけでなく、そのプログラムコードの指示に基づき、コンピュータ上で稼働しているOS(オペレーティングシステム)等が実際の処理の一部または全部を行い、その処理によって前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれることは言うまでもない。

【0071】さらに、記憶媒体から読み出されたプログラムコードが、コンピュータに挿入された機能拡張ポードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに書き込まれた後、そのプログラムコードの指示に基づき、その機能拡張ポードや機能拡張ユニットに備わるCPU等が実際の処理の一部または全部を行い、その処理によって前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれることは言うまでもない。

【0072】また、このプログラムはROM、CD-ROM、FD、ネットワークによるダウンロード、MO等のメディアにより配布することができる。

【0073】なお、上記各実施形態では、印刷ジョブ制御および設定編集操作等を端末側で行う場合について説明したが、プリンク2側で行うように構成してもよく、両方で行うように構成してもよい。

## [0074]

【発明の効果】以上説明したように、本発明に係る第1 の発明によれば、所定の通信媒体を介して通信可能なデータ処理装置から受信する印刷情報を蓄える受信バッファを備える印刷制御装置であって、前記受信バッファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基づいて前記データ処理装置に対して前記印刷情報の受信不可状態あるいは受

(8)

できる。

信可状態を示す状態信号を出力する信号出力手段と、前 記印刷情報の受信不可状態を示す状態信号が出力されて からあらかじめ設定される所定時間が経過したかどうか を判定する第1の判定手段と、前記第1の判定手段が前 記所定時間が経過したと判定した場合に、ワークメモリ 上に前記印刷情報を受信可能な空き領域があるかどうか を判定する第2の判定手段と、前記第2の判定手段が前 記空き領域があると判定した場合に、前記状態信号を前 記受信不可状態から前記受信可状態に遷移させる遷移手 段とを有するので、受信パッファへの印刷情報蓄積中 に、受信パッファがフル状態となってデータ処理装置か らの印刷情報の受信を停止しても、あらかじめ設定され た所定時間経過後、ワークメモリ上に印刷情報を蓄積で きる空き領域が確保できる場合には、前記受信パッファ の蓄積状態にかかわらずデータ処理装置からの印刷情報 を受信可能状態に遷移させることができ、データ処理装 置が設定された転送見直し時間ではタイムアウトとなっ てしまう状態でも、継続して印刷情報を受信することが

【0075】第2の発明によれば、前記遷移手段により 20 前記状態信号を前記受信不可状態から前記受信可状態に 遷移させた後、前記印刷情報の受信処理速度を前記ワー クメモリに設定されるアクセス速度に変更する制御手段 を有するので、受信パッファとワークメモリとのメモリ アクセス速度が相違しても、印刷情報を確実にワークメ モリに蓄積することができる。

[0076] 第3の発明によれば、前記所定時間は、前 記データ処理装置で設定される通信タイムアウト時間よ りも短い時間とするので、データ処理装置が設定された 転送見直し時間ではタイムアウトとなってしまう前に空 30 き領域の確保状態を判定することができる。

【0077】第4、第5の発明によれば、所定の通信媒 体を介して通信可能なデータ処理装置から受信する印刷 情報を蓄える受信バッファを備える印刷制御方法であっ て、あるいは所定の通信媒体を介して通信可能なデータ 処理装置から受信する印刷情報を蓄える受信パッファを 備える印刷制御装置を制御するコンピュータが読み出し 可能なプログラムを格納した記憶媒体であって、前記受 信パッファに対する前記印刷情報の蓄積状態に基づいて 前記データ処理装置に対して前記印刷情報の受信不可状 40 1 ホストインタフェース部 態あるいは受信可状態を示す状態信号を出力する信号出 力工程と、前記印刷情報の受信不可状態を示す状態信号 が出力されてからあらかじめ設定される所定時間が経過 したかどうかを判定する第1の判定工程と、前記第1の 判定工程により前記所定時間が経過したと判定した場合

に、ワークメモリ上に前記印刷情報を受信可能な空き領 域があるかどうかを判定する第2の判定工程と、前記第 2の判定工程により前記空き領域があると判定した場合 に、前記状態信号を前記受信不可状態から前記受信可状 熊に遷移させる瀑移工程とを有するので、受信パッファ への印刷情報蓄積中に、受信バッファがフル状態となっ てデータ処理装置からの印刷情報の受信を停止しても、 あらかじめ設定された所定時間経過後、ワークメモリ上 に印刷情報を蓄積できる空き領域が確保できる場合に は、前記受信バッファの蓄積状態にかかわらずデータ処 理装置からの印刷情報を受信可能状態に遷移させること ができ、データ処理装置が設定された転送見直し時間で はタイムアウトとなってしまう状態でも、継続して印刷 情報を受信することができる。

【0078】従って、受信パッファの蓄積状態にかかわ らずデータ処理装置からの印刷情報を受信可能状態に遷 移させることができ、データ処理装置が設定された転送 見直し時間ではタイムアウトとなってしまう状態でも、 継続して印刷情報を受信することができるとともに、ユ ーザによるデータ処理装置側でのタイムアウトの設定変 更処理や、印刷情報の再送信指示処理等の煩雑な操作を 軽減することができる等の効果を奏する。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1実施形態を示す印刷制御装置を適 用可能な印刷装置の構成を説明するブロック図である。

【図2】図1に示した印刷制御装置の要部構成を説明す るブロック図である。

【図3】本発明に係る印刷制御装置における第1のデー 夕処理手順の一例を示すフローチャートである。

【図4】図3に示した受信データの処理待ち手順の一例 を示すフローチャートである。

【図5】本発明に係る印刷制御装置で読み出し可能な各 種データ処理プログラムを格納する記憶媒体のメモリマ ップを説明する図である。

【図6】この種の印刷制御装置の要部構成を説明するブ ロック図である。

【図7】図6に示した印刷制御装置におけるデータ処理 手順の一例を示すフローチャートである。

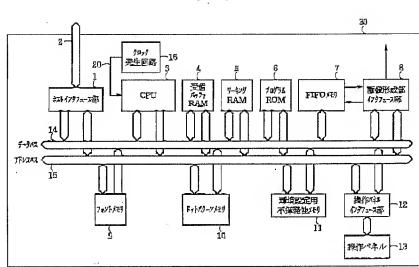
#### 【符号の説明】

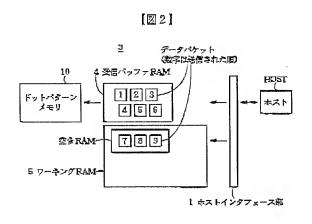
- 3 CPU
- 4 受信バッファRAM
- 5 ワーキングRAM
- 6 プログラムROM

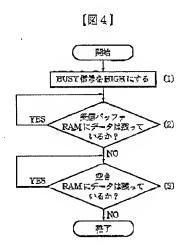
(9)

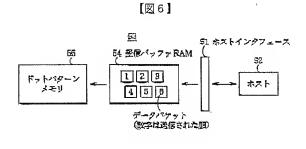
特開平11-95947

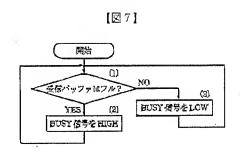
[図1]







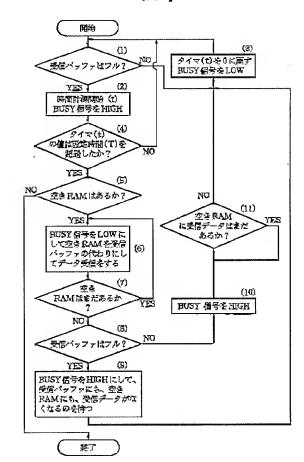




(10)

特開平11-95947





## 【図5】

